

500.43519X00

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Applicant(s): KITAMURA, et al

Serial No.: 10/781,677

Filed: February 20, 2004

Title: METHOD AND DATA PROCESSING SYSTEM WITH DATA

REPLICATION

LETTER CLAIMING RIGHT OF PRIORITY

Commissioner for Patents P.O. Box 1450 Alexandria, VA 22313-1450 March 9, 2004

Sir:

Under the provisions of 35 USC 119 and 37 CFR 1.55, the applicant(s) hereby claim(s) the right of priority based on:

Japanese Patent Application No. 2003-108361 Filed: April 11, 2003

A certified copy of said Japanese Patent Application is attached.

Respectfully submitted,

ANTONELLI, TERRY, STOUT & KRAUS, LLP

Carl I. Brundidge

Registration No.: 29,621

CIB/rr Attachment

日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日
Date of Application:

2003年 4月11日

出 願 番 号 Application Number:

特願2003-108361

[ST. 10/C]:

[JP2003-108361]

出 願 人
Applicant(s):

株式会社日立製作所

日立ソフトウエアエンジニアリング株式会社

2004年 2月16日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office



【書類名】

特許願

【整理番号】

K03008151

【あて先】

特許庁長官殿

【国際特許分類】

G06F 12/00

【発明者】

【住所又は居所】

東京都品川区東品川4丁目12番7号 日立ソフトウエ

アエンジニアリング株式会社内

【氏名】

北村 健一

【発明者】

【住所又は居所】

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株式会社日

立製作所 ソフトウェア事業部内

【氏名】

宮崎 光夫

【発明者】

【住所又は居所】

東京都品川区東品川4丁目12番7号 日立ソフトウエ

アエンジニアリング株式会社内

【氏名】

山口 浩太

【発明者】

【住所又は居所】

神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株式会社日

立製作所 ソフトウェア事業部内

【氏名】

山川洋

【特許出願人】

【識別番号】

000005108

【氏名又は名称】

株式会社日立製作所

【特許出願人】

【識別番号】

000233055

【氏名又は名称】 日立ソフトウエアエンジニアリング株式会社

【代理人】

【識別番号】

100083552

【弁理士】

【氏名又は名称】

秋田 収喜

【電話番号】

03-3893-6221

【手数料の表示】

【予納台帳番号】

014579

【納付金額】

21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】

明細書 1

【物件名】

図面 1

【物件名】

要約書 1

【プルーフの要否】

要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 データ処理方法および装置ならびにその処理プログラム

【特許請求の範囲】

【請求項1】 プログラムからのアクセスを許可している第1のデータベースの複製である第2のデータベースを生成し、該生成が終了した後に前記プログラムのアクセス許可を前記第1のデータベースから前記第2のデータベースに切り替えることを特徴とするデータ処理方法。

【請求項2】 前記プログラムのアクセス許可を切り替えた後、第2のデータベースへの当該プログラムの処理の履歴を処理履歴として記憶し、前記第1のデータベースについては所定の処理を実行することを特徴とする請求項1記載のデータ処理方法。

【請求項3】 前記第1のデータベースへの所定の処理が終了した後、前記記憶した処理履歴に基づく処理を第1のデータベースに行うことを特徴とする請求項2記載のデータ処理方法。

【請求項4】 前記記憶した処理履歴に基づく前記第1のデータベースへの処理が終了したとき、前記プログラムのアクセス許可を前記第2のデータベースから前記第1のデータベースに切り替えることを特徴とする請求項3記載のデータ処理方法。

【請求項5】 所定条件を満たしたとき前記記憶した処理履歴に基づく前記第1のデータベースへの処理を終了して第2のデータベースを静止化状態とし、前記記憶した処理履歴で第1のデータベースに処理されていないものがある場合は、前記処理されていない処理履歴に基づく処理を第1のデータベースに行うことを特徴とする請求項3記載のデータ処理方法。

【請求項6】 前記静止化状態は、前記プログラムにおける前記第1のデータベースまたは前記第2のデータベースへのアクセス処理時に一時記憶し、前記第1のデータベースまた前記第2のデータベースへの格納を停止している状態であることを特徴とする請求項5記載のデータ処理方法。

【請求項7】 前記第2のデータベースへの当該プログラムの処理と、前記第1のデータベースへの所定の処理は並行処理または並列処理することを請求項

2または3記載の記載のデータ処理方法。

【請求項8】 前記記憶した処理履歴に基づく処理を第1のデータベースに行うとき、前記処理履歴に含まれるキー値もしくはキーレンジに対応して割り付けた複数のプログラムにより並行処理もしくは並列処理することを特徴とする請求項2または3記載のデータ処理方法。

【請求項9】 実行されているプログラムからのアクセスを許可している第 1のデータベースの複製である第2のデータベースを生成する手段と、該生成が 終了した後に前記プログラムのアクセス許可を前記第1のデータベースから前記 第2のデータベースに切り替える手段とを有することを特徴とするデータ処理装 置。

【請求項10】 実行されているプログラムからのアクセスを許可している 第1のデータベースの複製である第2のデータベースを生成するステップと、該 生成が終了した後に前記プログラムのアクセス許可を前記第1のデータベースから前記第2のデータベースに切り替えるステップとを有することを特徴とするデータ処理プログラム。

【発明の詳細な説明】

 $[0\ 0\ 0\ 1\]$

【発明の属する技術分野】

本発明は、データベースの運用で利用されるデータベース処理技術に関するものである。

[0002]

【従来の技術】

従来の大量のトランザクション処理を行うオンライン業務においては、大量データの集計や一括登録等の日次、週次、月次処理、或いはデータベースのバックアップや再編成など定期的なバッチ処理が必要となる。これらの処理は、オンラインサービスで使用するデータベースへの一括アクセスを伴う為、オンライン業務処理への影響が大きく、24時間連続でサービス(プログラムやオブジェクトの実行により実現される機能)を提供する際の妨げとなっている。

[0003]

近年、磁気ディスク装置など複数のストレージ装置を専用の高速ネットワークで有機的に結合したSAN(Storage Area Network)構成が普及し始めている。この構成では任意の論理ボリュームを複数の論理ボリュームに高速コピーする機能、任意の論理ボリュームを正ボリュームとし、他の複数の論理ボリュームを副ボリュームとしてデータの多重書き込みを行う機能、多重書き込み状態の論理ボリュームを任意の時点で切り離し、正・副独立したボリュームとしてアクセスできる機能、任意の論理ボリュームを正ボリューム、別の論理ボリュームを副ボリュームとし、多重書き込みを再開して双方のデータの差分だけを正ボリュームから副ボリュームに反映する差分反映機能などをストレージ装置が提供している。

[0004]

また、外部記憶装置上で多重書き又は複製されたデータベース領域の一方を切り離し、物理的な複製データベースを作成する場合に、トランザクション処理を継続したまま、複製データベースの一貫性を維持できる様にしたり、また、複製元のデータベースをアクセスしていたアプリケーションプログラムを変更せずに、物理的な複製データベースをアクセス可能とする複製データベースアクセス装置が提案されている(例えば特許文献1参照)。

[0005]

【特許文献1】

特開2003-006020号公報

[0006]

【発明が解決しようとする課題】

前記従来の技術において、データベースの複写を複製データベースとして作成しておき、そのデータベースに対して再編成やフラグメンテーション解消等の所定処理を行う必要が生じた際に、運用対象を複製データベースに切り替えて、データベースの再編成時にも複製データベースによりデータベース処理を継続した場合、複製データベースに対して行われた更新処理を、再編成後のデータベースに対しても実行する必要があるが、それを実現するためには、複製データベースに対しても実行する必要があるが、それを実現するためには、複製データベースに対して互映する必要があり、複数実行していた業務プログラム、アプリケーションプログラム等のプログラムが行

った更新処理を時系列に再実行することを前記プログラムで実現することは複雑 で、データベースを管理する側以外で実現するのは困難であった。

[0007]

本発明の目的は上記問題を解決し、データベースに対して所定処理を行う必要がある場合に、データベース処理と所定処理とを並行若しくは並列実行することが可能な技術を提供することにある。

[0008]

【課題を解決するための手段】

本発明は、運用対象を複製データベースへ切り替えてデータベース処理を継続 すると共に主データベースに対して所定処理を実行し、複製データベースに対し て行われた更新処理を前記所定処理の実行された主データベースへ反映させた後 、運用対象を主データベースへ戻すものである。

[0009]

本発明のデータベース処理装置(計算機や情報処理装置、またはその様な処理を実施するプログラムやオブジェクトでも良い)では、主データベースの再編成等の特定処理の実行が運用操作命令として指示されると、運用対象となっている主データベースに対するデータベース処理の実行を停止して、主データベースとその複製データベースとを静止化状態とする。そして、DB定義情報中のステータスを変更することにより、運用対象のデータベースを前記主データベースから複製データベースへ切り替えた後、前記主データベース及び複製データベースの静止化状態を解除する。

[0010]

次に、前記ステータスの変更により運用対象ではなくなった主データベースに対して再編成等の所定処理を実行すると共に、前記ステータスの変更により運用対象となった複製データベースへデータベースアクセス要求を振り分けてデータベース処理を継続し、その複製データベースに対して行われた更新処理の内容を示す更新情報を更新情報ファイルへ出力する。

[0011]

そして主データベースに対する所定処理が終了すると、前記出力された更新情

報に従って主データベースの内容を更新することにより、その更新情報を主データベースへ反映させる処理を行う。この間の業務処理は複製データベースで継続して実行しており、反映が必要となる更新処理の量も増え続けるが、更新反映処理は更新情報に基づく更新処理を並行に実行するため、業務による更新より高速に実行することで、業務処理に追付くことを利用している。

[0012]

前記更新情報の反映が終了すると、運用対象となっている複製データベースに対するデータベース処理の実行を停止して、前記更新情報が反映された主データベースと運用対象となっている複製データベースとを静止化状態とする。そして、DB定義情報中のステータスを変更することにより、運用対象のデータベースを前記複製データベースから主データベースへ切り替えた後、前記主データベース及び複製データベースの静止化状態を解除して、主データベースによるデータベース処理を再開する。

[0013]

以上の様に本発明のデータベース処理装置によれば、主データベースに対して 所定処理を行う必要がある場合に、データベース処理をできるだけ継続させたま ま所定処理を実行することが可能である。

[0014]

【発明の実施の形態】

以下に本発明の一実施形態のデータベース処理システムについて説明する。

[0015]

図1は本実施形態のデータベース処理システムの概略構成を示す図である。図1に示す様に本実施形態のデータベース処理装置101は、データベース管理処理部102と、運用操作命令部104と、データベース運用操作処理部110と、データベースアクセス制御部111と、データ静止化部113と、データ静止化解除部114と、動的複写部115と、動的登録部116と、世代管理部117と、カレントアクセス世代設定部118と、アクセス対象設定部122と、アクセス対象振り分け部123と、更新情報出力部124と、更新内容反映部125とを有している。これら102、104、110~125の処理部は、それぞ

れの処理が実施されるハードウェアやプログラムやオブジェクトでも良い。

[0016]

データベース管理処理部102は、データベースをアクセスするプログラム (業務プログラムやアプリケーションプログラム) や運用操作命令部104からのデータベースへのアクセス要求を受け取って、各処理部の動作を制御し、データベースの検索及び更新や再編成等を実行する処理部である。

[0017]

運用操作命令部104は、データベースの再編成等の特定処理の実行指示をシステム管理者から受け付け、その特定処理の実行をデータベース管理処理部102へ指示する処理部である。データベース運用操作処理部110は、動的複写部115、動的登録部116、世代管理部117及びカレントアクセス世代設定部118の動作を制御する処理部である。

[0018]

データベースアクセス制御部111は、データ静止化部113、データ静止化解除部114、アクセス対象設定部122、アクセス対象振り分け部123、更新情報出力部124、更新内容反映部125の動作を制御し、主データベース及び複製データベースの切り替えや、運用対象となっていない主データベースでの所定処理の実行と複製データベースでのデータベース処理の継続、主データベースへの更新情報ファイル109の反映を行う処理部である。

$[0\ 0\ 1\ 9]$

データ静止化部 1 1 3 は、運用対象となっている主データベースとその複写を保持している複製データベースとを静止化状態とする処理や、更新情報が反映された主データベースと運用対象となっている複製データベースとを静止化状態とする処理を行う処理部である。

[0020]

データ静止化解除部 1 1 4 は、主データベース及び複製データベースの静止化 状態を解除する処理部である。動的複写部 1 1 5 は、主データベースの内容を複 製データベースへ複写する処理部である。動的登録部 1 1 6 は、データベースに 対して、主データベースとその複写を保持する複製データベースが定義された場 合に、その定義内容を定義情報ファイル106中へ登録する処理部である。

[0021]

世代管理部117は、世代番号「0」で表される主データベースと、「0」以外の世代番号で表される複製データベースの運用状態を管理する処理部である。 カレントアクセス世代設定部118は、「カレント」で表される運用対象のデータベースを主データベースから複製データベースまたは複製データベースから主データベースへ切り替える処理部である。

カレントデータベースとは前記プログラムからのアクセスが許可されているデ ータベースをいう。

[0022]

アクセス対象設定部122は、業務AP103(業務サービスを提供するプログラムもしくは、データベースをアクセスするプログラムやオブジェクト)、運用操作命令部104または更新内容反映部125からのデータベースへのアクセス要求を受け付け、そのアクセス要求の内容に応じてアクセス対象を主データベースまたは複製データベースに設定する処理部である。

[0023]

アクセス対象振り分け部123は、アクセス対象設定部122によって設定されたデータベースへアクセス要求を振り分けることにより、業務AP103からのデータベースアクセス要求、運用操作命令部104からの再編成等の実行指示、更新内容反映部125からの更新情報反映要求を、主データベースまたは複製データベースへ振り分ける処理部である。

[0024]

更新情報出力部124は、運用対象となっている複製データベースに対して行われた更新処理の内容を示す更新情報を更新情報ファイル109へ出力する処理部である。

[0025]

ここで主データベースとは前記複製データベースの複製元データベースをいう。更新情報とはデータベースに対するレコードの追加、削除および更新処理の少なくともいずれかの処理を含む履歴情報をいう。更新内容反映部125は、更新

情報ファイル109へ出力された更新情報を、その更新情報中のキー値に対応する複数の実行プロセスの並行処理により、前記所定処理の実行された主データベースへ反映させる処理部である。

[0026]

データベース処理装置101を、データベース管理処理部102、運用操作命令部104、データベース運用操作処理部110、データベースアクセス制御部111、データ静止化部113、データ静止化解除部114、動的複写部115、動的登録部116、世代管理部117、カレントアクセス世代設定部118、アクセス対象設定部122、アクセス対象振り分け部123、更新情報出力部124及び更新内容反映部125として機能させる為のプログラムは、CD-ROM等の記録媒体に記録され磁気ディスク等に格納された後、メモリにロードされて実行されるものとする。なお前記プログラムを記録する記録媒体はCD-ROM以外の他の記録媒体でも良い。また前記プログラムを当該記録媒体から情報処理装置にインストールして使用しても良いし、ネットワークを通じて当該記録媒体にアクセスして前記プログラムを使用するものとしても良い。

[0027]

またディスクシステム105は、定義情報ファイル106、主データベース107、複製データベース108および更新情報ファイル109を格納する磁気ディスク装置と動的複写部115からの指示により、主データベース107を複写して複製データベース108を作成したり、主データベース107の更新内容を複製データベース108に反映する(ミラーリング処理ともいう)、或いは反映を行わないようにする多重書き制御部126からなる。

複製データベースの生成処理はディスク装置におけるボリュームコピー機能であるMRCFやシャドウイメージ等の処理を利用する。

[0028]

図2は本実施形態の通常運用状態からレプリカ運用状態に切り替えてデータベース処理実行中に再編成する状態遷移の概要を示す図である。図2に示す様に本実施形態のデータベース処理装置101では、通常運用状態の際には業務AP103によるアクセス要求を主データベースで処理し、多重書き制御部126によ

9/

り主データベースの内容を複製データベースへ複写している。このような多重書 き処理は、データベース処理部102で実現してもよい。

[0029]

ここで運用操作命令部104から主データベースの再編成等の特定処理の実行指示が入力されると、データ静止化部113により、データベースに対するアクセス処理の実行を抑止するロック中にして、DBキャッシュ1000上のデータを主データベース107に出力した状態(静止化状態)にし、世代管理部117とカレントアクセス世代設定部118により、DB定義情報1104の状態とステータスの内容を変更して、データ静止化解除部114により静止化を解除し、運用対象を主データベースから複製データベースへ切り替えるレプリカ運用を開始して、主データベースに対して再編成を行う。複製データベースにより業務AP103からのアクセス要求の処理により、複製データベースに対して行われた更新処理の内容を示す更新情報を出力する。ここでの前記再編成処理と前記アクセス要求処理は並列実行もしくは並行実行可能である。このように静止化状態を利用することにより、運用対象と主データベースから複製データベースに切り替えることができる。

[0030]

この様に本実施形態のデータベース処理装置 1 0 1 では、主データベースの再編成処理と、複製データベースによるデータベース処理の継続とを並行して行うので、主データベースに対して再編成等の所定処理を行う必要がある場合に、データベース処理は所定処理中でも実行することが可能である。

[0031]

図3は本実施形態の再編成終了後にレプリカ運用状態から通常運用状態に戻すまでの状態遷移の概要を示す図である。図3に示す様に本実施形態のデータベース処理装置101では、主データベースに対する再編成が終了すると、前記出力された更新情報を主データベースへ反映させた後、運用対象を複製データベースから主データベースへ切り替えてレプリカ運用を終了し、主データベースによる通常運用を再開する。

[0032]

前記の更新情報を主データベースに反映する処理において、反映処理時点で出力済の更新情報を主データベースとを静止化状態とし、反映後から静止化までに出力された更新情報を主データベースへ反映させることにより、複製データベースに対して行われた全更新処理の内容を主データベースへ反映させる。前記更新情報の処理数や残処理数に達したとき静止化状態とし、更新情報を主データベースに反映することも可能である。その後、主データベースによる通常運用状態に戻す。このような処理により、複製データベースへの更新処理の処理履歴を更新情報として設けることにより、主データベースへ反映する範囲を明確化できるという効果がある。

[0033]

この様に本実施形態のデータベース処理装置 1 0 1 では、主データベースへの 更新情報の反映処理と、複製データベースによるデータベース処理の継続とを並 行して行い、更新情報の反映が一旦終了した後に静止化を行うので、アクセス処 理のロック解除待ち時間を短くすることが可能である。

[0034]

図4は本実施形態のプログラム実行管理情報、表インデクス格納情報及びDB 定義情報の例を示す図である。図4に示す様に本実施形態の表インデクス格納情報1101は、業務AP103、運用操作命令部104または更新内容反映部125からのアクセス要求で処理される表やインデクスの名称を示す表・インデクス名と、それらの表やインデクスが格納されているデータベースの領域名を格納している。

[0035]

またDB定義情報1104は、そのデータベースの実体である領域の名称を示す領域名、その領域の主データベースでの名称を示す元領域名、そのデータベースが主データベースまたは複製データベースのいずれであるかを示す世代、そのデータベースが運用対象であるかどうかを示すステータス、そのデータベースの運用状態を示す状態、そのデータベースへのアクセスパスの名称を示すアクセスパス名を格納している。

[0036]

プログラム実行管理情報 1 3 0 1 は、アクセス要求を行ったプログラムの名称を示すプログラム名、そのプログラムが更新反映処理要求を行うものであるかどうかを示す更新反映フラグ、レプリカ運用状態でのアクセスが許可されているかどうかを示すアクセス許可フラグ、世代番号が指定されているかどうかを示す世代設定フラグ、指定された世代番号を格納している。

[0037]

本実施形態のデータベース処理装置101において、運用操作命令部104は、データベースの再編成等の特定処理の実行指示がシステム管理者から入力されると、運用操作命令部104は、その入力された実行指示を受け付けた後、その特定処理の対象となるテーブルの名称、そのテーブルを格納しているデータベースの世代識別子、レプリカ運用状態での当該データベースへのアクセス許可を要求することを示すレプリカ運用状態アクセス許可要求と共に、当該特定処理の実行を指示する運用操作命令を、データベースアクセス制御部111へ渡す。

[0038]

データベースアクセス制御部111は、運用操作命令部104から特定処理の 実行を指示されると、その対象となっているデータベースに対して、複製データ ベースを運用対象とするレプリカ運用を開始する。

[0039]

図5は本実施形態のレプリカ運用開始処理の処理手順を示すフローチャートである。ステップ501でデータベースアクセス制御部111は、運用操作命令部104から受け取ったテーブル名称を用いて表インデクス格納情報1101の表・インデクス名を検索し、対応する領域名を取り出した後、その元領域名が前記取り出した領域名と一致すると共にその世代が「0」であるレコードをDB定義情報1104から検索して、そのレコード中の状態を読み出し、処理対象のデータベースが通常運用状態であるかどうかを判定する。前記判定の結果、通常運用状態ではない場合にはステップ502へ進み、エラーとして処理を終了する。また通常運用状態である場合にはステップ503へ進む。

[0040]

ステップ503でデータ静止化部113は、前記処理対象の主データベース及びその複製データベースが静止化状態であることを示す情報をメモリ内に格納することにより、運用対象となっている主データベースに対するデータベース処理の実行を停止して、主データベースとその複製データベースとを静止化状態とする。

[0041]

ステップ504で世代管理部117は、前記検索されたDB定義情報1104 のレコードの状態の項目中にレプリカ運用状態であることを示す情報を設定し、 当該主データベースをレプリカ運用状態とする。

[0042]

ステップ505で世代管理部117は、その元領域名が前記取り出した領域名と一致すると共にその世代が「0」以外であるレコードをDB定義情報1104から検索し、その検索されたレコードの状態の項目中にレプリカ運用状態であることを示す情報を設定して、その複製データベースをレプリカ運用状態とする。

[0043]

ステップ506でデータベースアクセス制御部111は、前記主データベース の内容を複製データベースへ複写する状態である多重書き状態の解除をディスク システム105の多重書き制御部126へ指示する。

[0044]

ステップ507でカレントアクセス世代設定部118は、DB定義情報1104から検索された主データベースのレコード中のステータスの項目に、運用対象のデータベースではないことを示す「サブ」を設定すると共に、複製データベースのレコード中のステータスの項目に、運用対象のデータベースであることを示す「カレント」を設定し、運用対象のデータベースを主データベースから複製データベースへ切り替える。

[0045]

ステップ508でデータ静止化解除部114は、前記メモリ内に格納した静止 化状態であることを示す情報を削除し、主データベース及び複製データベースの 静止化状態を解除する。

[0046]

前記の様にしてレプリカ運用が開始されるとデータベースアクセス制御部111は、運用対象ではなくなった主データベースに対して、運用操作命令部104から指示された再編成等の特定の処理を実行し、これと並行して複製データベースでデータベース処理を継続する。また更新情報出力部124は、運用対象となっている複製データベースに対して更新処理が行われた場合に、その更新処理の内容を示す更新情報を更新情報ファイル109へ出力する。そして主データベースに対する特定処理が終了するとデータベースアクセス制御部111は、レプリカ運用を終了して通常運用状態へ戻す処理を行う。

[0047]

図6は本実施形態のレプリカ運用終了処理の処理手順を示すフローチャートである。ステップ601でデータベースアクセス制御部111は、DB定義情報1104の先頭エントリよりレコードを読み出してステップ602へ進む。

[0048]

ステップ602では、前記読み出したレコード中の世代が「0」であり、そのステータスが「サブ」であり、その状態が「レプリカ」である場合、すなわち、そのレコードが、レプリカ運用状態で特定処理の行われた主データベースのレコードである場合にはステップ603へ進む。

[0049]

ステップ603で更新内容反映部125は、更新情報ファイル109へ出力された更新情報を、その更新情報中のキー値に対応する複数の実行プロセスの並行処理により、前記所定処理の実行された主データベースへ反映させる処理を行う

[0050]

ステップ604でデータベースアクセス制御部111は、DB定義情報1104中の全エントリに対する処理を完了したかどうかを調べ、まだ全エントリの処理を完了していない場合には次のエントリのレコードを読み出してステップ602へ戻り、全エントリの処理を完了した場合にはこのレプリカ運用終了処理を終了する。

[0051]

図7は本実施形態のステップ603のDB更新反映処理の処理手順を示すフローチャートである。ステップ701で更新内容反映部125は、システム定義等により予め指定された数の更新処理実行プロセスを生成する。

[0052]

ステップ702では、更新情報ファイル109の先頭からレコードを読み出してステップ703へ進む。ステップ703では、前記レコードの読み出し結果を調べることにより、更新情報ファイル109中に更新情報があるかどうかを判定し、更新情報がある場合にはステップ704へ進み、更新情報がない場合にはステップ705へ進む。

[0053]

ステップ704では、更新処理実行プロセスを制御して処理対象領域の更新情報により更新内容を主データベースへ反映する。

[0054]

ステップ705でデータ静止化部113は、前記主データベース及びその複製 データベースが静止化状態であることを示す情報をメモリ内に格納することによ り、運用対象となっている複製データベースに対するデータベース処理の実行を 停止して、主データベースとその複製データベースとを静止化状態とする。

[0055]

ステップ706では、更新情報ファイル109からのレコードの読み出しを行ってその結果を調べることにより、更新情報ファイル109中に更新情報があるかどうかを判定し、更新情報がある場合にはステップ707へ進む。ステップ707では、更新処理実行プロセスを制御して処理対象領域の更新情報より更新内容を反映する。

[0056]

ステップ708では、更新情報ファイル109からのレコードの読み出しを行ってその結果を調べることにより、全更新情報を処理したかどうかを判定し、また全更新情報を処理していない場合にはステップ707へ戻り、全更新情報を処理した場合にはステップ709へ進む。ステップ709では、ステップ701で

生成した全実行プロセスに終了を指示する。

[0057]

ステップ710でカレントアクセス世代設定部118は、DB定義情報1104を検索し、前記主データベースのレコード中のステータスの項目に、運用対象のデータベースであることを示す「カレント」を設定すると共に、その複製データベースのレコード中のステータスの項目に、運用対象のデータベースでないことを示す「サブ」を設定し、運用対象のデータベースを複製データベースから主データベースへ切り替える。

[0058]

ステップ711で世代管理部117は、前記検索された主データベースのレコードの状態の項目中に通常運用状態であることを示す情報を設定し、当該主データベースを通常運用状態とする。

[0059]

ステップ712で世代管理部117は、前記検索された複製データベースのレコードの状態の項目中に非運用状態であることを示す情報を設定して、その複製データベースを非運用状態とする。

[0060]

ステップ713でデータ静止化解除部114は、前記メモリ内に格納した静止 化状態であることを示す情報を削除し、主データベース及び複製データベースの 静止化状態を解除する。

$[0\ 0\ 6\ 1]$

図8は本実施形態のステップ704の反映制御処理及び更新処理実行プロセスの反映実行処理の処理手順を示すフローチャートである。ステップ801で更新内容反映部125は、前記読み出したレコード中の更新情報から、更新処理の行われたデータベースレコードのキー値を読込む。

[0062]

ステップ802では、前記読み込んだキー値をステップ701の更新処理実行 プロセス数で割った結果の剰余に「1」を加えた値により、実行プロセス管理テ ーブルのエントリを決定する。

[0063]

ステップ803では、前記決定されたエントリの実行プロセスの状態を実行プロセス管理テーブルから読み出し、その状態がreadyでない場合にはステップ804へ進んで、その状態がreadyになるのを待つ。

[0064]

ステップ805では、前記決定されたエントリの更新情報中に、前記読み出したレコード中の更新情報を設定する。ステップ806では、前記決定されたエントリの状態をbusyに変更する。ステップ807では、前記決定されたエントリのプロセス番号で識別される実行プロセスに対して反映処理の実行を指示する。

[0065]

ステップ808で更新処理実行プロセスは、処理の指示を更新内容反映部125から受け取っているかどうかを調べ、処理の指示を受け取っていない場合にはステップ809で指示を待つ。

[0066]

ステップ810では、更新内容反映部125から受け取った指示内容を調べ、 その指示が処理終了の指示ではない場合にはステップ811へ進み、処理終了の 指示である場合にはステップ813へ進む。

[0067]

ステップ811では、実行プロセス管理テーブルを参照し、その更新処理実行プロセスのエントリ中に格納されている更新情報に基づいて更新反映処理を行う。ステップ812では、そのエントリ中の状態をreadyに戻す。一方、ステップ813では、その更新処理実行プロセスの処理を終了させる。

[0068]

前記の様にして更新処理実行プロセスにより更新反映処理が開始されると、そのアクセス対象に応じてアクセス処理の振り分けが行われる。

[0069]

図9は本実施形態のアクセス対象振り分けとアクセス処理の処理手順を示すフローチャートである。ステップ904では、前記アクセス要求中のテーブル名称を用いて表インデクス格納情報1101の表・インデクス名を検索し、対応する

領域名を取り出す。ステップ901でアクセス対象設定部122は、業務AP103、運用操作命令部104または更新内容反映部125からデータベースへのアクセス要求を受け付けると、そのアクセス要求でアクセス対象となっているデータベースが静止化状態であることを示す情報がメモリ内に格納されているかどうかを調べて、そのデータベースがロック中(静止化状態)であるかどうかを判定し、ロック中である場合にはステップ902へ進む。

[0070]

ステップ902では、アクセス要求を行ったプログラムの名称に対応する更新 反映フラグをプログラム実行管理情報1301から読み出して、当該アクセス要 求が更新反映処理要求(更新反映フラグがON)であるかどうかを判定し、そのアクセス要求が更新反映処理要求ではない場合にはステップ903でロックの解除を待つ。

[0071]

ステップ905では、前記アクセス要求中に世代識別子の指定があるかどうか を調べ、世代識別子の指定がない場合にはステップ906へ進み、世代識別子の 指定がある場合にはステップ907へ進む。

[0072]

ステップ906では、DB定義情報1104を検索し、前記取り出した領域名が元領域名と一致すると共にステータスが「カレント」であるエントリを得る。またステップ907では、DB定義情報1104を検索し、前記取り出した領域名が元領域名と一致すると共に、指定されている世代識別子が世代と一致するエントリを得る。

[0073]

ステップ908でアクセス対象振り分け部123は、前記の様にして得たエントリ中の状態を参照し、そのデータベースの状態が、通常運用状態である場合にはステップ909へ進み、レプリカ運用状態である場合にはステップ910へ進み、非運用状態である場合にはステップ913へ進む。

[0074]

ステップ909では、前記エントリ中のアクセスパス名を読み出し、そのアク

セスパスに従ってデータベースへのアクセス処理を実行する。

[0075]

ステップ910では、前記エントリ中のステータスが「カレント」であるかどうかを調べ、「カレント」である場合にはステップ909へ進み、そうでない場合にはステップ911へ進む。

[0076]

ステップ911では、そのアクセス要求を行ったプログラムの名称に対応するアクセス許可フラグをプログラム実行管理情報1301から読み出して、当該アクセス要求がレプリカ運用状態でのアクセスが許可されているもの(アクセス許可フラグがON)であるかどうかを判定し、レプリカ運用状態でのアクセスが許可されている場合にはステップ909へ進み、そうでない場合にはステップ912へ進む。

[0077]

ステップ912では、アクセス不可のエラーとする。またステップ913でも 、同様にアクセス不可のエラーとする。

[0078]

図10は本実施形態の更新情報のレコード形式の例を示す図である。図10に示す様に本実施形態の更新情報は、その更新処理が行われた複製データベースの領域名、更新された表名、更新処理の行われたデータベースレコードを識別する為のキー値、その更新処理の種別を示す処理種別、その更新処理で用いられた更新データを格納している。

[0079]

図11は本実施形態の更新反映処理の実行プロセス管理テーブル形式の例を示す図である。図11に示す様に本実施形態の実行プロセス管理テーブルは、更新処理実行プロセス(プログラムやオブジェクト)を識別する為の情報であるプロセス番号、そのプロセスの状態を示す処理状態、そのプロセスによる反映処理で用いられる更新情報を格納している。

[0080]

以上説明した様に本実施形態のデータベース処理装置によれば、運用対象を複

製データベースへ切り替えてデータベース処理を継続すると共に主データベースに対して所定処理を実行し、複製データベースに対して行われた更新処理を前記所定処理の実行された主データベースへ反映させた後、運用対象を主データベースへ戻すので、主データベースに対して所定処理を行う必要がある場合に、データベース処理をできるだけ継続させたまま所定処理を実行することが可能である

[0081]

【発明の効果】

本発明によれば、データベースに対して所定処理を行う必要がある場合に、データベース処理と所定処理とを並行若しくは並列実行することが可能である。

【図面の簡単な説明】

【図1】

本実施形態のデータベース処理装置の概略構成を示す図である。

【図2】

本実施形態の通常運用状態からレプリカ運用状態に切り替えてデータベース処理実行中に再編成する状態遷移の概要を示す図である。

【図3】

本実施形態の再編成終了後にレプリカ運用状態から通常運用状態に戻すまでの 状態遷移の概要を示す図である。

図4

本実施形態のプログラム実行管理情報、表インデクス格納情報及びDB定義情報の例を示す図である。

【図5】

本実施形態のレプリカ運用開始処理の処理手順を示すフローチャートである。

【図6】

本実施形態のレプリカ運用終了処理の処理手順を示すフローチャートである。

【図7】

本実施形態のステップ603のDB更新反映処理の処理手順を示すフローチャートである。

図8】

本実施形態のステップ 7 0 4 の反映制御処理及び更新処理実行プロセスの反映 実行処理の処理手順を示すフローチャートである。

【図9】

本実施形態のアクセス対象振り分けとアクセス処理の処理手順を示すフローチャートである。

【図10】

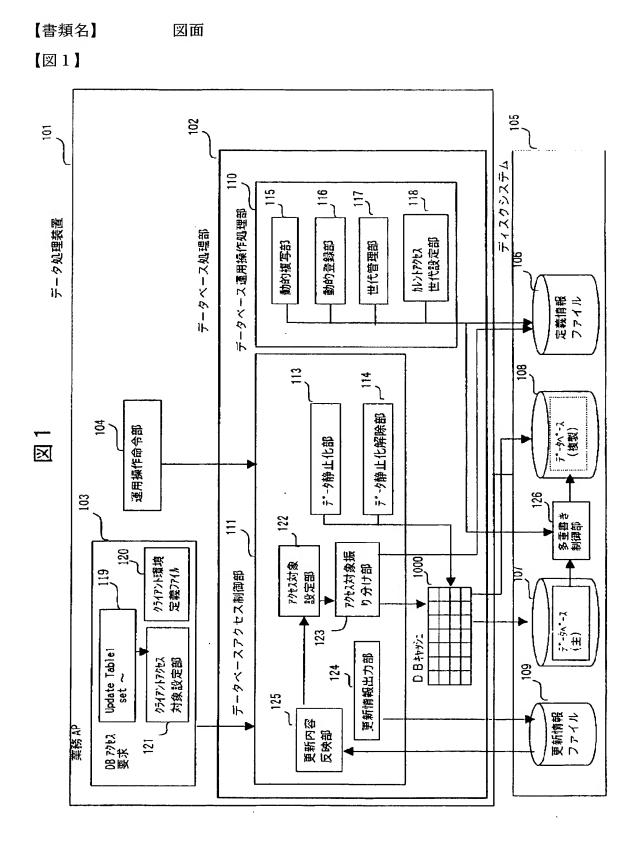
本実施形態の更新情報のレコード形式の例を示す図である。

【図11】

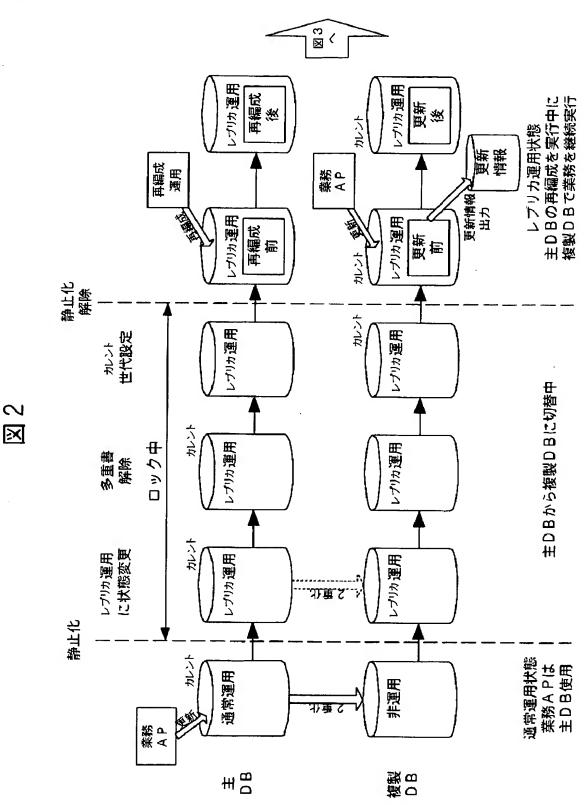
本実施形態の更新反映処理の実行プロセス管理テーブル形式の例を示す図である。

【符号の説明】

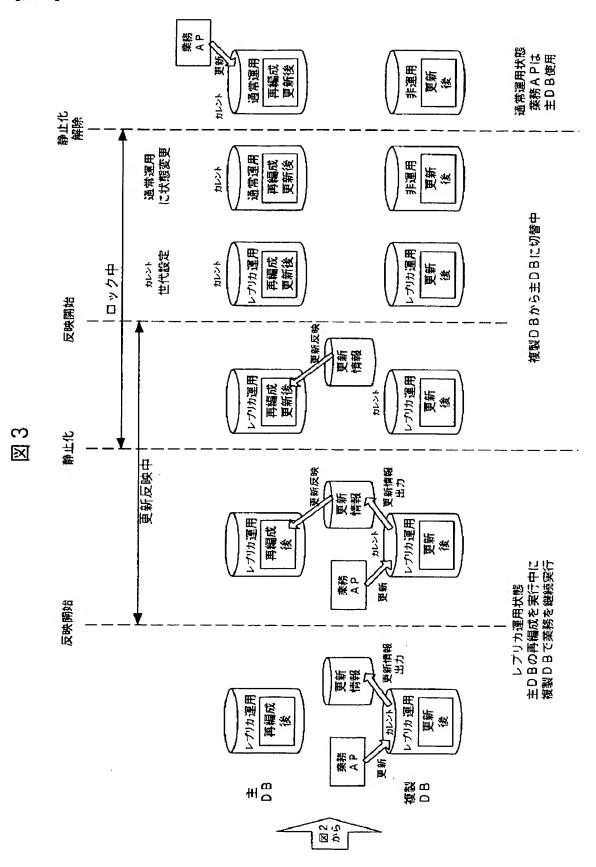
101…データベース処理装置、103…業務AP、105…ディスクシステム、106…定義情報ファイル、107…データベース(主)、108…データベース(複製)、109…更新情報ファイル、1000…DBキャッシュ、119…DBアクセス要求、120…クライアント定義ファイル、121…クライアントアクセス対象設定部、102…データベース管理処理部、104…運用操作命令部、110…データベース運用操作処理部、111…データベースアクセス制御部、113…データ静止化部、114…データ静止化解除部、115…動的複写部、116…動的登録部、117…世代管理部、118…カレントアクセス世代設定部、122…アクセス対象設定部、123…アクセス対象振り分け部、124…更新情報出力部、125…更新内容反映部、126…多重書き制御部、1101…表インデクス格納情報、1102…表インデクス格納情報レコード、1104…DB定義情報、1107~1109…DB定義情報レコード、1301…プログラム実行管理情報、1401~1403…プログラム実行管理情報レコード。



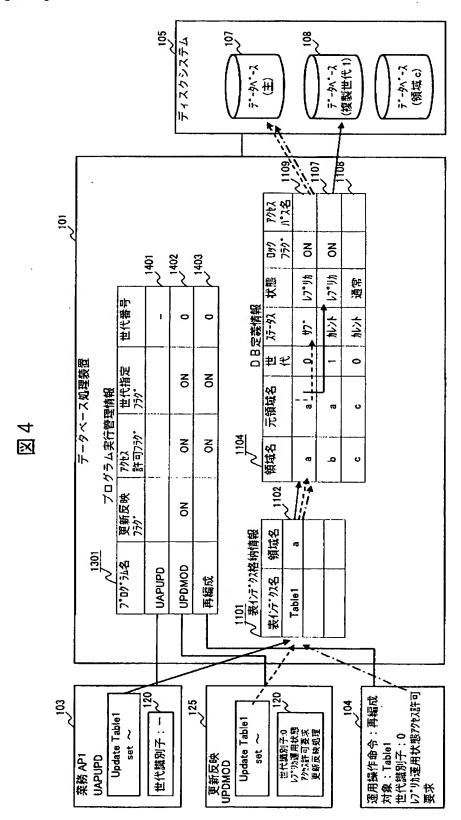




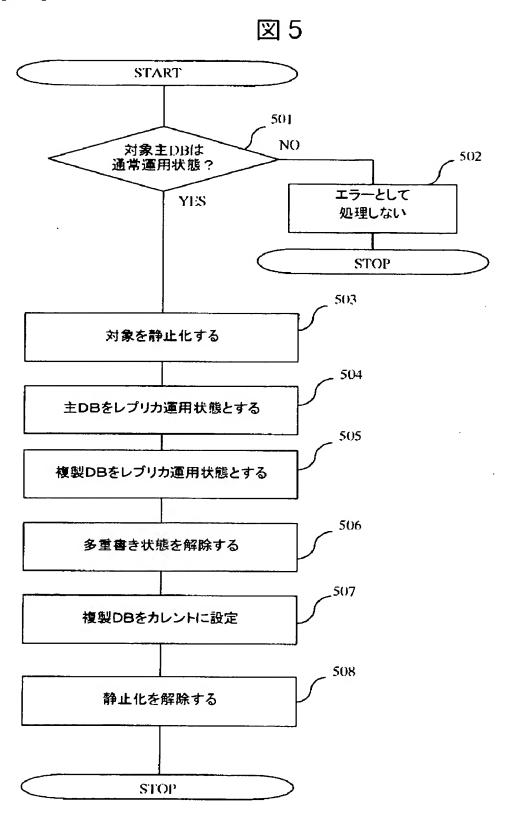
【図3】



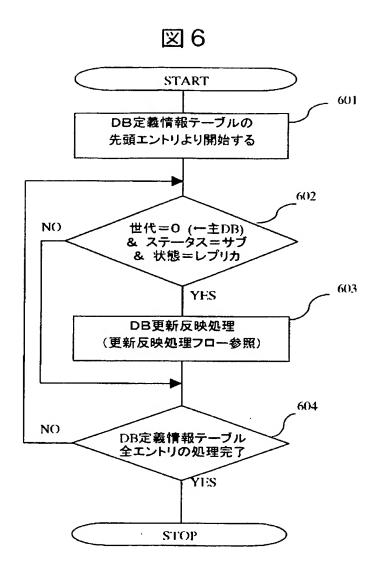
【図4】



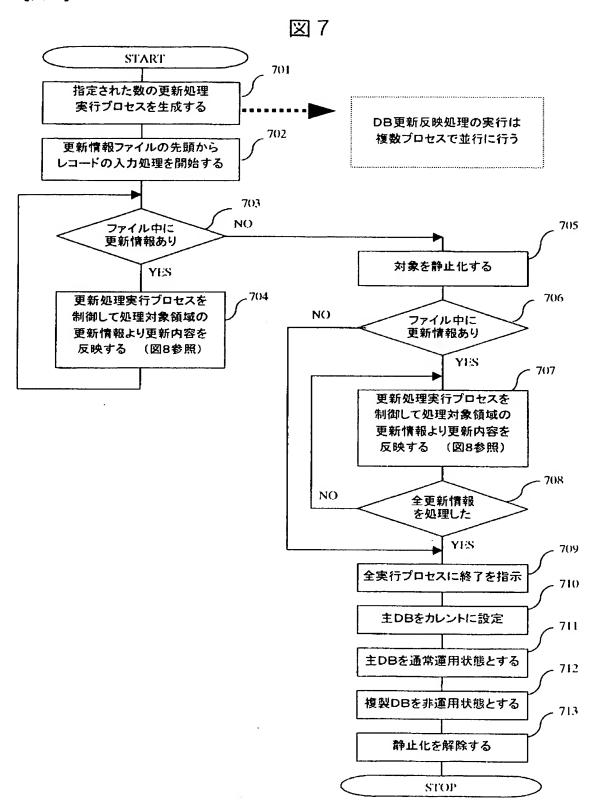
【図5】



【図6】



【図7】



[図8]

図8

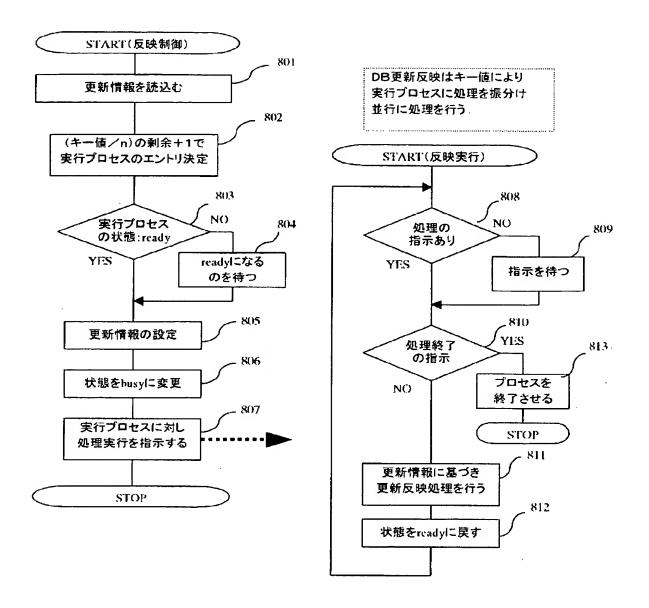
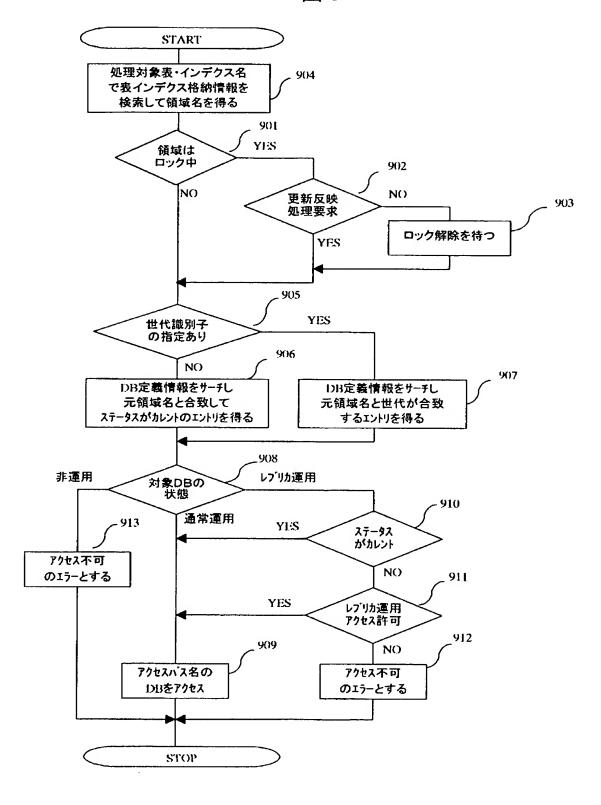


図9]

図 9



【図10】

図10

更新情報のレコード形式の例

領域名	表名	キー値	処理種別	更新データ
а	table1	0105	追加	追加データ情報
а	table1	0021	更新	更新データ情報
a	table1	0003	削除	
:	:	:	:	:

【図11】

図 1 1

	プ°ロセス番号	処理状態	更新情報
# 1	03	busy	更新処理の更新情報
(キー値/n)の	:	:	
剰余+1番目 →	3 0	ready	追加処理の更新情報
# n	•	•	

ページ: 1/E

【書類名】

要約書

【要約】

【課題】 データベース処理をできるだけ継続させたまま所定処理を実行することが可能な技術を提供する。

【解決手段】 運用対象のデータベースを前記主データベースから複製データベースへ切り替えるステップと、前記切り替えにより運用対象ではなくなった主データベースに対して所定処理を実行するステップと、前記切り替えにより運用対象となった複製データベースへデータベースアクセス要求を振り分けてデータベース処理を行うステップと、前記複製データベースに対して行われた更新処理の内容を示す更新情報を出力するステップと、前記出力された更新情報を前記所定処理の実行された主データベースへ反映させるステップと、運用対象のデータベースを前記複製データベースから主データベースへ切り替えるステップとを有するものである。

【選択図】

図 1

ページ: 1/E

認定・付加情報

特許出願の番号

特願2003-108361

受付番号

5 0 3 0 0 6 0 6 4 4 2

書類名

特許願

担当官

第七担当上席 0096

作成日

平成15年 4月14日

<認定情報・付加情報>

【提出日】

平成15年 4月11日

特願2003-108361

出願人履歴情報

識別番号

[000005108]

1. 変更年月日

1990年 8月31日

[変更理由] 住 所

新規登録 東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

氏 名

株式会社日立製作所

特願2003-108361

出願人履歴情報

識別番号

[000233055]

1. 変更年月日

2002年10月11日

[変更理由]

住所変更

住所

神奈川県横浜市鶴見区末広町一丁目1番43

氏 名 日立ソフトウエアエンジニアリング株式会社